

Grundlagenpraktikum Rechnerarchitektur

Team 230 – Vortrag zu Aufgabe A204

„Bilddekompensation“

Sommersemester 2022

Eslam Nasrallah

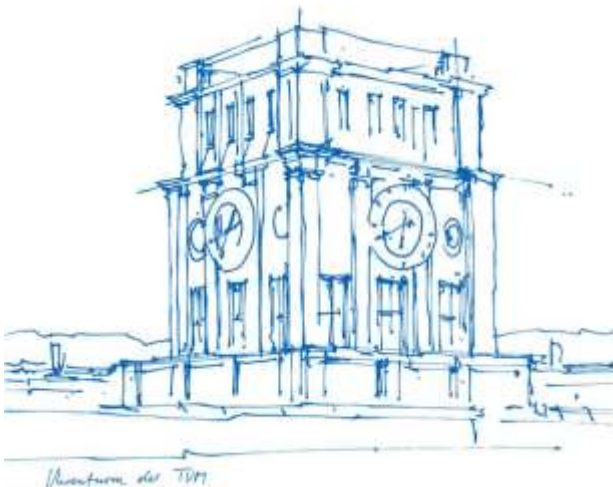
Vladislav Dzhorov

Yiyang Xie

Lehrstuhl für Rechnerarchitektur und Parallele Systeme

Fakultät für Informatik

Technische Universität München



Inhalt

1. Einleitung
2. Lösungsansatz
3. Korrektheit
4. Performanzanalyse
5. Zusammenfassung

Einleitung

- **Datenkompression** - Codierung von Informationen mit weniger Bits als die ursprüngliche Darstellung, kann verlustfrei oder verlustbehaftet sein
- **Bildkompression – Grundprinzip** – statt jedes Pixel mit Farbe $F = \{R, G, B\}$ einzeln zu speichern, Folgen von gleichen Pixeln mit Tupeln der Form (N, F) repräsentieren – N mal Pixel mit Farbe F

Ergbenis

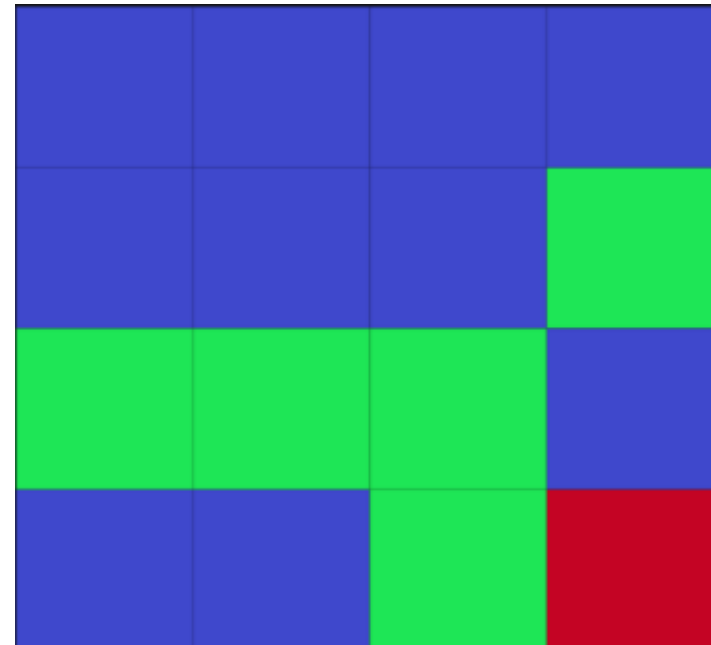
Annahme:

N und F kosten jeweils 1 Speichereinheit:

komprimiert = 7B4G3B1G1R

unkomprimiert = BBBB BBBGGG BBBGR

=> 7 Speichereinheiten gespart



Einleitung - Fortsetzung

- **Aufgabenstellung** – schon komprimierte Bilder zu dekomprimieren
- **Bilderformat** – Das BMP Datei Format, auch als Bitmap bekannt, 8 Bits pro Pixel
- **Komprimierungsverfahren** – 8 bit Run-Length Encoding (RLE), eine verlustfreie Datenkompressionsmethode. RLE operiert in 2 Modi – “encoded mode” und “absolute mode”, hat auch 3 “escape characters”,

[03 04] [05 06] [00 03 45 56 67 00] [02 78] [00 02 05 01] [02 78] [00 00] [09 1E] [00 01]

04 04 04

06 06 06 06 06

45 56 67

78 78

Aktualisiere aktuelle position um 5 nach rechts und 1 nach oben

78 78

Zeilenende

1E 1E 1E 1E 1E 1E 1E 1E 1E

Bitmap endet

Lösungsansatz - Rahmenprogramm

- **Struktur von BMP Dateien** – relevant sind Header, InfoHeader und PixelData

Structure	Corresponding Bytes
Header	0x00 - 0x0D
InfoHeader	0x0E - 0x35
ColorTable	0x36 - variable
Pixel Data	variable

- **Header** – DataOffset
- **InfoHeader** – Width, Height, Bits per Pixel, Compression, ImageSize
- **Pixel Data** – komprimierte Pixeldaten

Lösungsansatz - Fortsetzung

- Funktionsheader:

`void bmp_rld(const uint8_t *rle_data, size_t len, size_t width, size_t height, uint8_t *img)`

- Algorithmus - Pseudocode

```
WHILE inputFileLength > 0
    IF firstByte == 0
        SWITCH secondByte
            case 0: linebreak
            case 1: end of bitmap
            case 2: delta
            default: absolute mode -> copy secondByte pixels
        ENDSWITCH
    ELSE
        encoded mode -> copy secondByte firstByte times
    ENDIF
ENDWHILE
```

Lösungsansatz - Implementierungen

- **Naiver Ansatz – C** - jedes Byte einzeln mit einer for-Schleife kopieren
- **Naiver Ansatz – x86-64 Assembler** – wie C, aber im Assembler
- **Assembler-Implementierung, optimiert mit SIMD** – 16 Bytes zusammen durch SIMD Instruktionen kopieren
- **Implementierung in C mit memset()** – alles, was kopiert werden muss, auf einmal kopieren

Lösungsansatz - Optimierungen

- Erste Optimierungsidee
- Weitere Versuche
- Verwendung von memset und memcpy

```
while (rep >= 16) {  
    vx = _mm_loadu_si128(&num);  
    vx = _mm_shuffle_epi8(vx, mask);  
    _mm_storeu_si128(&img[j], vx);  
}
```

```
{  
    rep = rle_data[i++];  
    num = rle_data[i++];  
    linecounter += rep;  
    memset(&img[j], num, rep);  
    j+=rep;  
}
```


Korrektheit

- **Testcases erstellen** – testcases mit Photoshop generieren
- **Fehler Beispiele** – nächste Folie
- **Behandlung spezieller Marker** – nicht farbbezogene oder Standardfarbe-Bytes mit 0 Byte laden; Delta und Linebreak behandeln
- **Behandlung von Byte Alignment** – 4-Byte Alignment für jede Zeile
- **Konkrete Behandlungen** – `uint8_t` pass, `uint8_t` linecounter, `uint8_t` linePadd

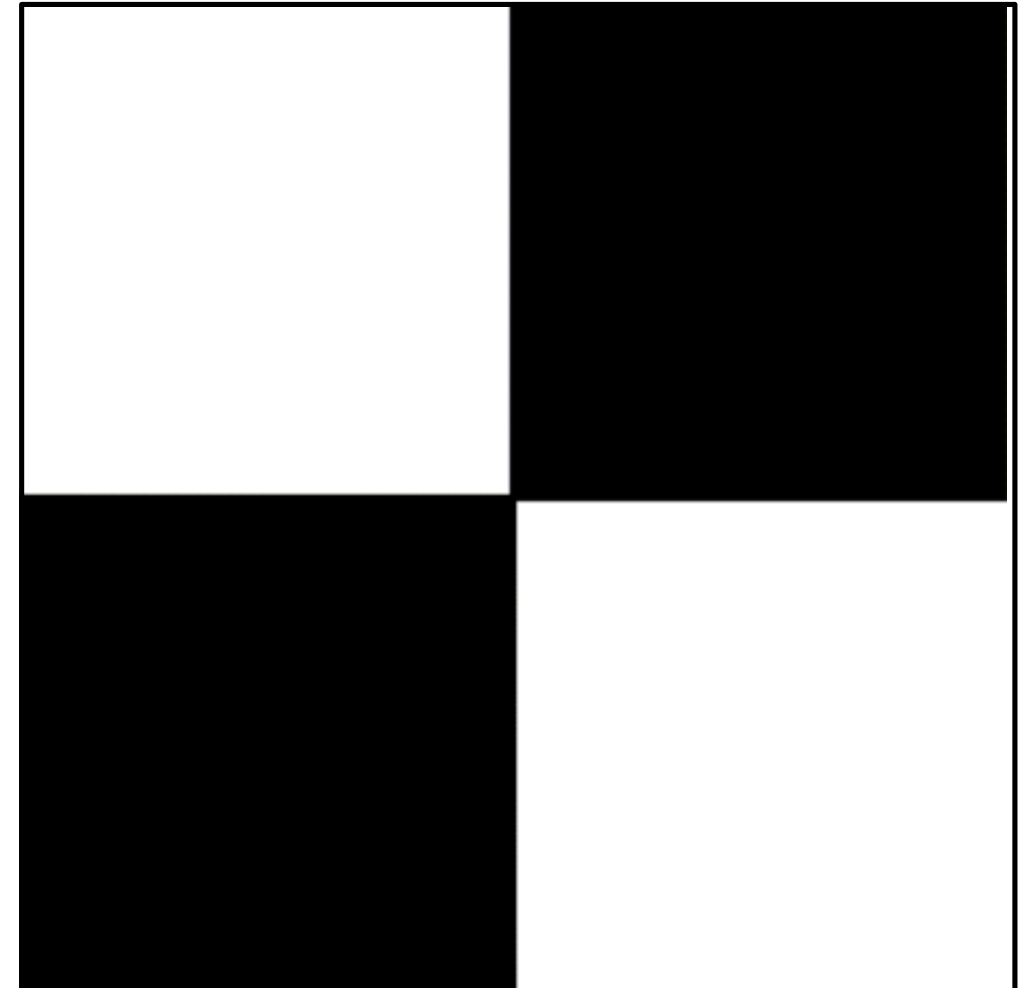
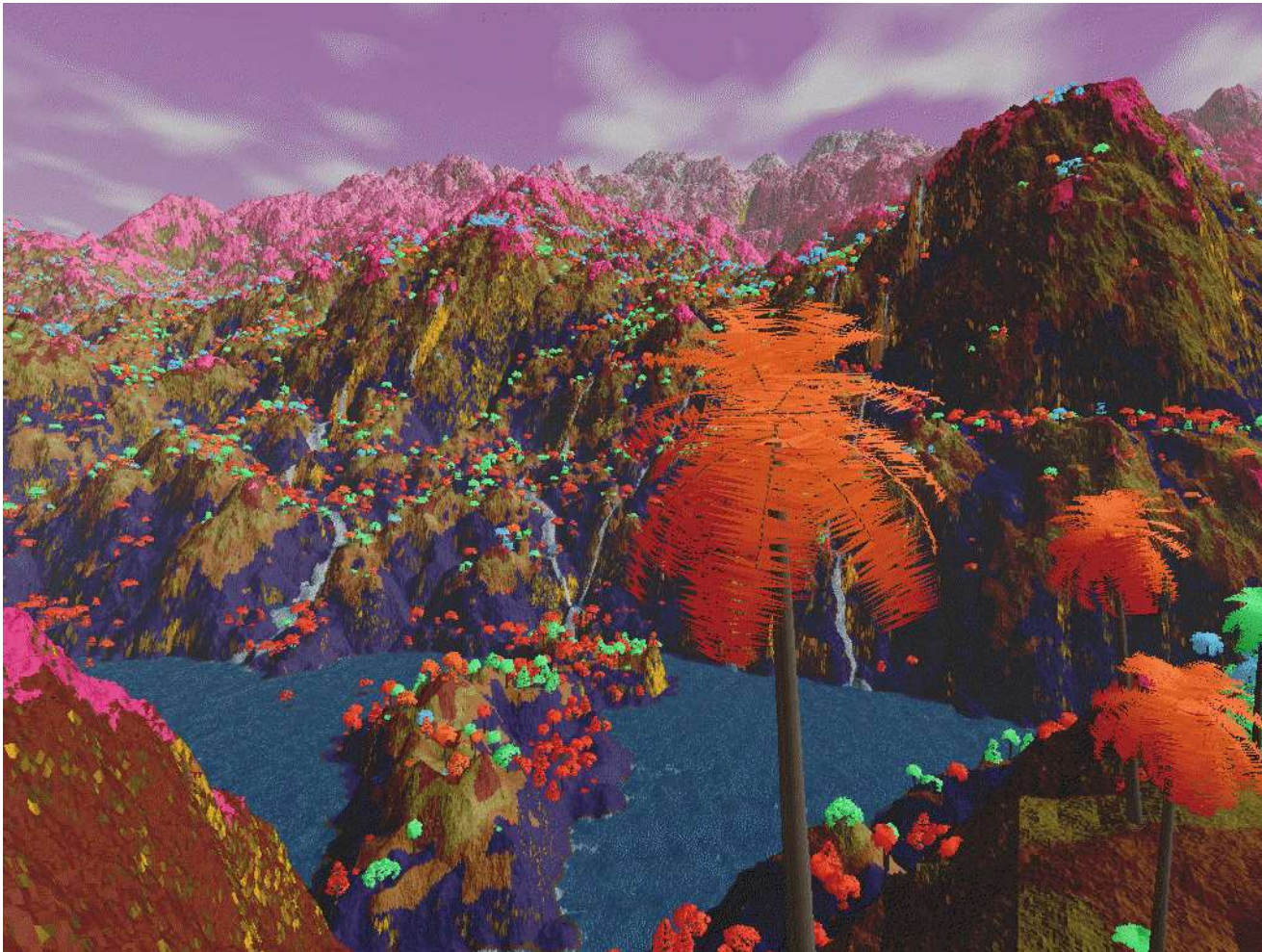
Korrektheit – Fehlerbeispiele



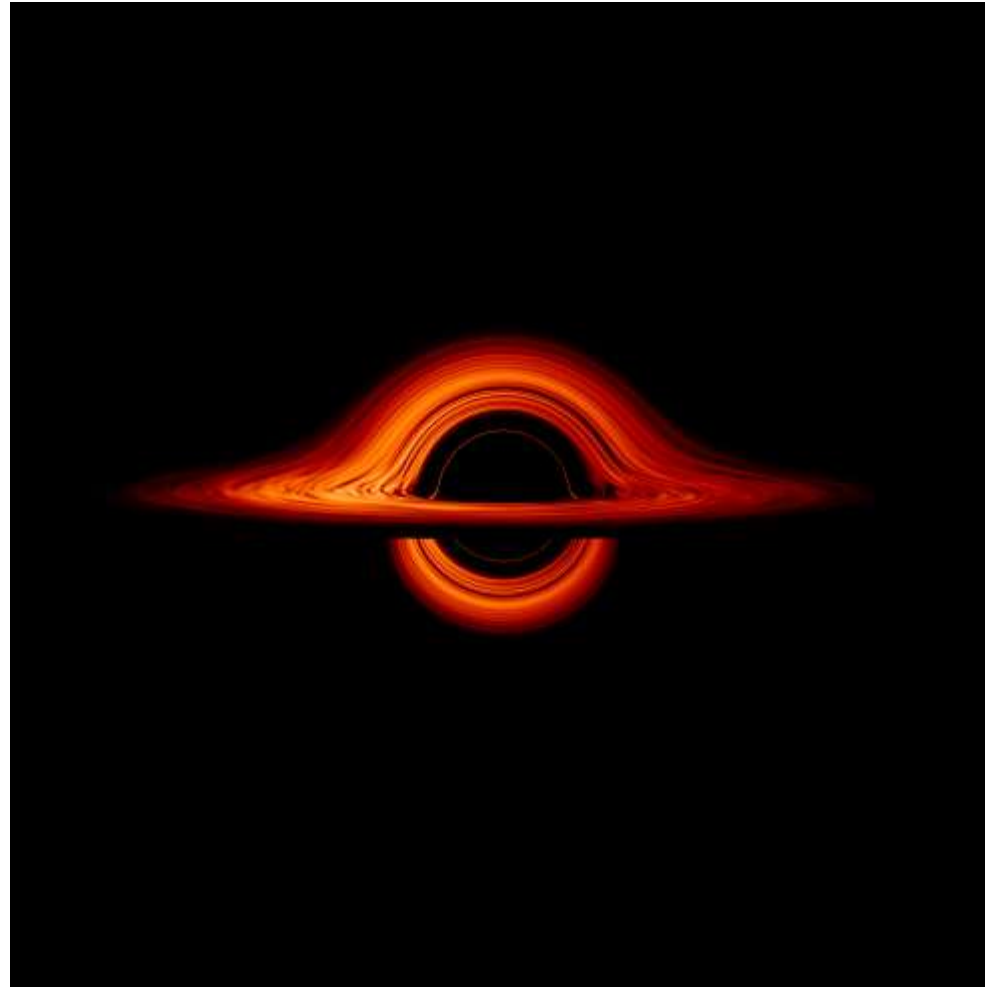
Lena – Originalfoto



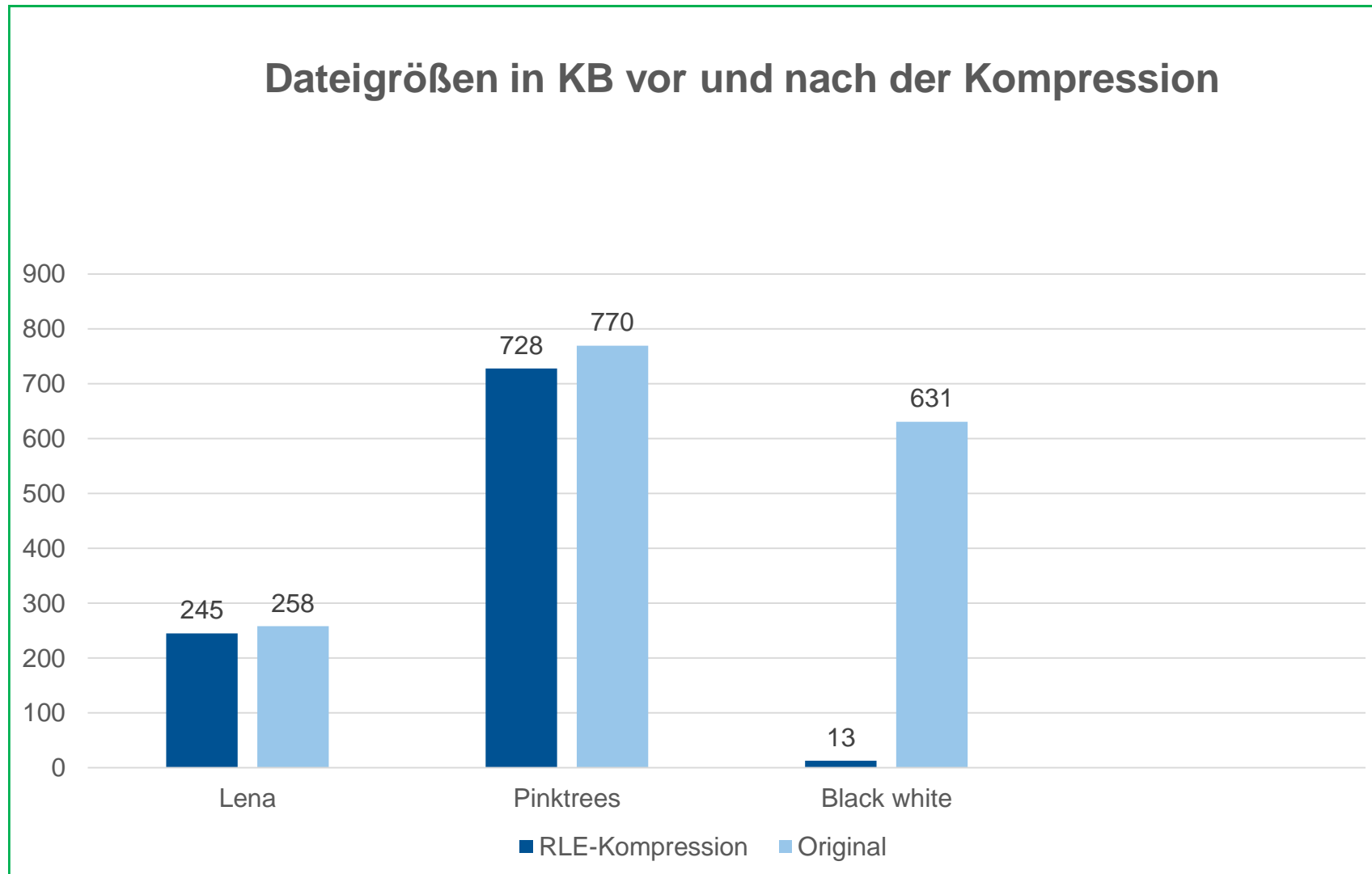
Performanzanalyse – Pinktrees und Black white



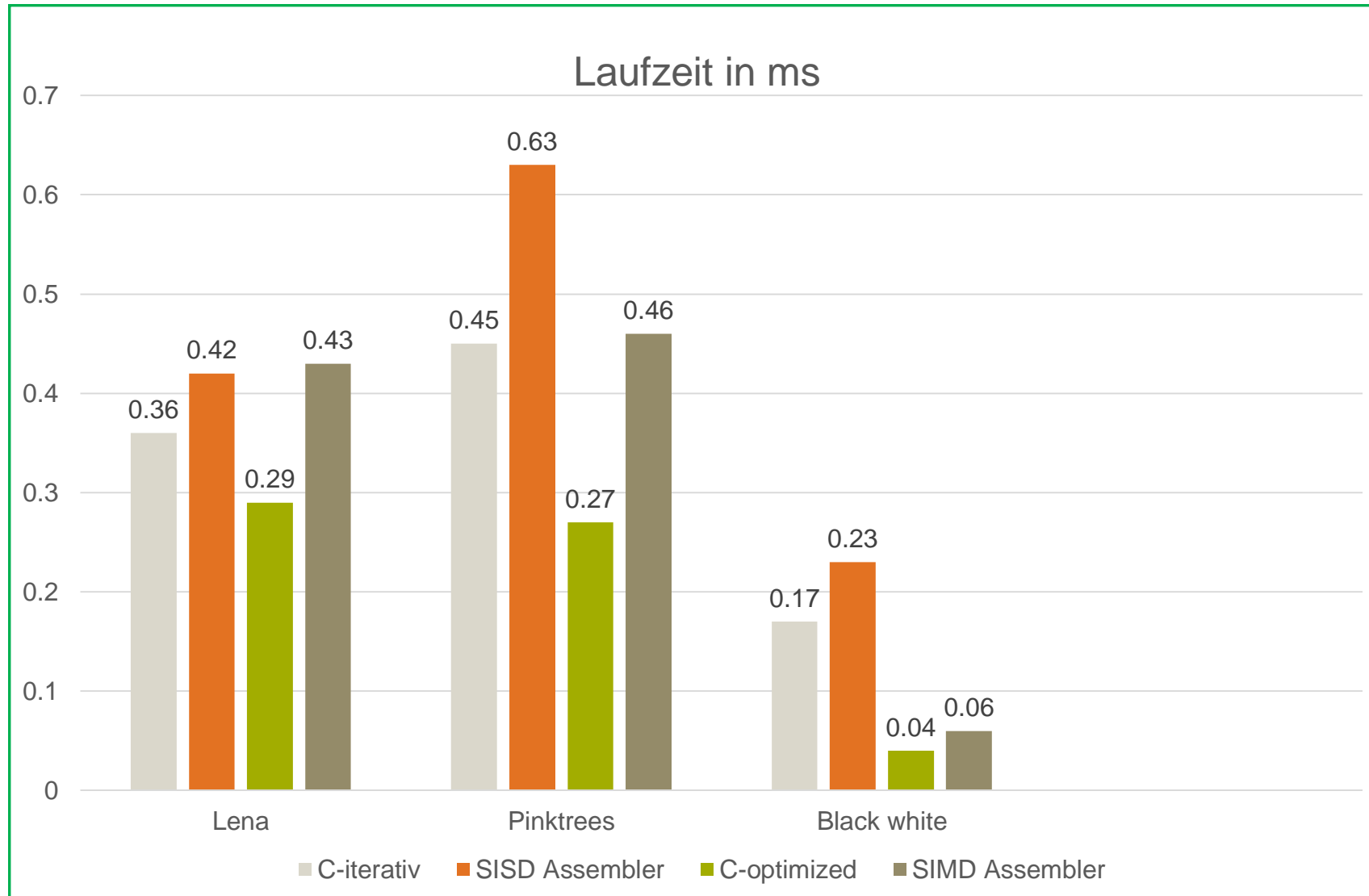
Performanzanalyse – Black hole



Performanzanalyse – getestete Dateigrößen



Performanzanalyse - Laufzeitvergleich



Performanzanalyse - Übersicht

- **Einfluss von Dateigrößen**
- **Kompressionsrate**
- **Naiver C Ansatz vs naiver Assembler Ansatz** – Compiler-Optimierungsstufe 2
- **C mit memset und memcpy vs Assembler mit SIMD** – schneller als memcpy und memset fast unmöglich
- **Disassemblierung von memset und memcpy** – SIMD, ausgerichtete Speicherzugriffe, Pre-Fetching, Loop unrolling, weitere CPU-spezifische optimierungen

Zusammenfassung

- **Was wir gelernt haben ...**
- **Ausblick – weitere Optimierungsideen** – in Assembly SIMD-Implementation auch weniger als 16 byte behandeln, weitere Optimierungsmöglichkeiten für Schwarzweiß- und Zweifarbenbilder, Alignment des Speichers und Verwendung von moveAps anstelle von moveUps
- **Zusammenfassung** – Verständnis von BMP-Dateien, RLE-Verfahren, Kenntnisse über Zielarchitektur, GCC-Compiler, memset, memcpy und SIMD

Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit!

